

第一届陈省身杯全国高中数学奥林匹克解答

1. 如图 1, 联结 PA, PB, PC, PD, PE .

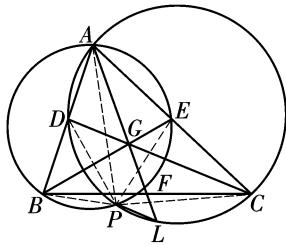


图 1

由 $\angle BDP = \angle ACP, \angle CEP = \angle ABP$
 $\Rightarrow \triangle DBP \sim \triangle CEP$.

$$\begin{aligned} \text{故 } \frac{AB}{AC} &= \frac{DB}{CE} = \frac{DP}{CP} \\ &= \frac{\sin \angle DCP}{\sin \angle CDP} = \frac{\sin \angle BAP}{\sin \angle CAP}. \end{aligned} \quad ①$$

设 BC 的中点为 F . 则

$$\frac{BF}{CF} = \frac{S_{\triangle ABF}}{S_{\triangle ACF}} = \frac{\frac{1}{2}AB \cdot AF \sin \angle BAF}{\frac{1}{2}AC \cdot AF \sin \angle CAF} = 1.$$

$$\text{故 } \frac{AB}{AC} = \frac{\sin \angle CAF}{\sin \angle BAF}. \quad ②$$

由式①、②得

$$\frac{\sin \angle BAP}{\sin \angle CAP} = \frac{\sin \angle CAF}{\sin \angle BAF}.$$

从而, $\angle BAP = \angle CAF = \angle CAL$.

故 $\angle PCD = \angle BAP = \angle CAL = \angle CPL$.

因此, $PL \parallel CD$.

2. 设 $f(x) = \frac{1}{4}x^2$,

$$g(x) = -\frac{1}{4}x^2 + x + 7 = -\frac{1}{4}(x-2)^2 + 8.$$

则 $M \cap N \neq \emptyset \Leftrightarrow f(x) \leq g(x)$ 有实解

$\Leftrightarrow x^2 - 2x - 14 \leq 0$ 有实解.

故 $M \cap N \neq \emptyset$.

在平面直角坐标系中, $y = f(x)$ 与 $y =$

$g(x)$ 的顶点分别为 $O(0,0), A(2,8)$, 且两条抛物线关于点 $B(1,4)$ 对称.

从而, $M \cap N$ 在坐标系中所对应的图形 T 以点 B 为中心对称, 且所包含的最大半径的圆应为 T 的内切圆.

下面证明: 该圆的圆心为 B .

否则, 设该圆圆心为 B_1 (与点 B 不重合), 半径为 r . 取点 B_1 关于 B 的对称点 B_2 . 则以 B_2 为圆心, r 为半径的圆也是图形 T 的内切圆.

作两圆的两条外公切线.

因为图形 T 是凸的, 所以, 上述两条外公切线及两圆所围区域在图形 T 的内部.

从而, 以 B 为圆心, r 为半径的圆在图形 T 的内部(不含边界). 于是, 以 B 为圆心的内切圆半径大于 r , 矛盾.

因为图形 T 关于点 B 对称, 所以, 其内切圆 $\odot B$ 就是以 B 为圆心与 $y = \frac{1}{4}x^2$ 相内切的 $\odot B$, 设其半径为 r_0 .

设 $\odot B$ 与 $y = \frac{1}{4}x^2$ 切于点 $C(a,b)$. 则

$$b = \frac{a^2}{4}. \quad ①$$

$y = \frac{1}{4}x^2$ 在点 C 的切线 l 方程为

$$y = \frac{a}{2}(x-a) + b.$$

显然, $BC \perp l$, 即

$$\frac{b-4}{a-1} \cdot \frac{a}{2} = -1. \quad ②$$

式①代入式②整理得 $a^3 - 8a - 8 = 0$.

解得 $a = -2$ 或 $1 \pm \sqrt{5}$.

又 $r_0 = |BC| = \sqrt{\left(\frac{a}{2}\right)^2 + 1 \cdot |1 - a|}$, 将 a 的值代入知, r_0 的最小值为 $\odot B$ 的半径, 即当

$$a = 1 + \sqrt{5} \text{ 时}, r_0 = \sqrt{\frac{25 - 5\sqrt{5}}{2}}.$$

$$\text{所以, } r_{\max} = r_0 = \sqrt{\frac{25 - 5\sqrt{5}}{2}}.$$

3. 显然, $3^2 + 4^2 = 5^2$, 即 $p = 2, n = 5, k = 2$ 是方程的一组解.

以下不妨设 p 为奇素数, $p = 2l + 1$. 则

$$\begin{aligned} n^k &= 3^{2l+1} + 4^{2l+1} \\ &= (3+4)(3^{2l} - 3^{2l-1} \times 4 + 3^{2l-2} \times 4^2 - \dots + 4^{2l}). \end{aligned}$$

于是, $7 \mid n^k, 7 \mid n$.

由 $k > 1$, 得 $49 \mid n^k$, 即

$$3^{2l+1} + 4^{2l+1} \equiv 0 \pmod{49}.$$

由二项式定理得

$$\begin{aligned} 3^{2l+1} &= 3 \times 9^l = 3(7+2)^l \\ &\equiv 3(l \times 7 \times 2^{l-1} + 2^l) \\ &\equiv (21l+6)2^{l-1} \pmod{49}, \\ 4^{2l+1} &= 4(14+2)^l \\ &\equiv 4(l \times 14 \times 2^{l-1} + 2^l) \\ &\equiv (56l+8)2^{l-1} \pmod{49}. \end{aligned}$$

$$\text{故 } 3^{2l+1} + 4^{2l+1} \equiv (77l+14)2^{l-1} \pmod{49}.$$

由 $49 \mid (3^{2l+1} + 4^{2l+1})$, 得

$$49 \mid (77l+14) \Leftrightarrow 7 \mid (11l+2)$$

$$\Leftrightarrow 7 \mid (4l+2),$$

即 $4l+2 \equiv 0 \pmod{7}$.

此同余式的解为 $l \equiv 3 \pmod{7}$.

$$\text{故 } p = 2l + 1 \equiv 0 \pmod{7}.$$

又 p 为素数, 因此, p 只能为 7.

注意到,

$$3^7 + 4^7 = 2187 + 16384$$

$$= 18571 = 49 \times 379.$$

但 379 为素数, 故上式不可能写成 n^k ($k \geq 2$) 形式, 即当 p 为奇素数时无解.

综上, 方程只有一组正整数解

$$(p, n, k) = (2, 5, 2).$$

4. n 的最小值为 11.

当 $n \geq 11$ 时, 无论 l 如何选取, 总存在一个子集, 不妨假设为 D_1 , 满足 D_1 中至少有六个点.

考虑 D_1 中的所有三角形的中边, 并将其染为红色, 然后将其他边染为蓝色.

由拉姆塞定理, 知一定存在一个同色三角形. 由于每个三角形均有中边, 因此, 这个同色三角形一定是红色的. 故在 D_1 中存在中边三角形.

下面证明: 当 $n \leq 10$ 时, 存在点集 D 和直线 l , 使得 D_1, D_2 中均不存在中边三角形.

若 $n = 10$, 考虑在直线 l 两侧的两个子集 D_1, D_2 中均有五个点, 且分布情形相同.

假设 D_1 中的五个点为 P_1, P_2, P_3, P_4, P_5 , 且在圆周上依逆时针的次序排列, 设

$$\begin{aligned} \widehat{P_1P_2} &= \frac{\pi}{10}, \widehat{P_2P_3} = \frac{3\pi}{5}, \widehat{P_3P_4} = \frac{3\pi}{10}, \\ \widehat{P_4P_5} &= \frac{3\pi}{4}, \widehat{P_5P_1} = \frac{\pi}{4}. \end{aligned}$$

则 P_1, P_2, P_3, P_4, P_5 两两的距离互不相同, 且 $P_2P_3, P_3P_4, P_1P_5, P_5P_4, P_4P_2$ 为中边, 但是, 不存在中边三角形.

若 $n < 10$, 则对于 D_1, D_2 中少于五个点的情形, 只要在前面的例子中删去若干个点, 仍然不存在中边三角形.

综上, n 的最小值为 11.

5. 如图 2, 联结 PB, PC, PE, PF .

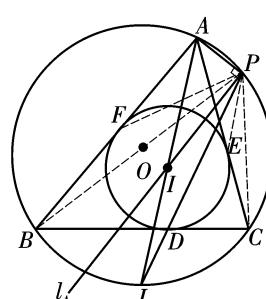


图 2

因为 PD 是 $\angle BPC$ 的平分线, 所以,

$$\frac{PB}{PC} = \frac{BD}{CD} = \frac{BF}{CE}.$$

又 $\angle FBP = \angle ECP$, 则

$\triangle FBP \sim \triangle ECP$.

故 $\angle FPB = \angle EPC$

$\Rightarrow \angle FPE = \angle BPC = \angle BAC$.

因此, P, A, F, E 四点共圆.

注意到, A, E, I, F 四点共圆, 且 AI 为直径, 则 $\angle API = 90^\circ$, 即 l_A 过 $\triangle ABC$ 的内心 I .

类似地, l_B, l_C 也过 $\triangle ABC$ 的内心 I .

6. 证法 1 由 $(a-1)^2(a+1) \geq 0$, 得

$$a^3 + 2 \geq a^2 + a + 1.$$

类似地, $b^3 + 2 \geq b^2 + b + 1$,

$$c^3 + 2 \geq c^2 + c + 1.$$

$$\text{故 } \frac{1}{a^2 + a + 1} + \frac{1}{b^2 + b + 1} + \frac{1}{c^2 + c + 1}$$

$$\geq \frac{1}{a^3 + 2} + \frac{1}{b^3 + 2} + \frac{1}{c^3 + 2}.$$

由柯西不等式得

$$\begin{aligned} & \frac{1}{a^3 + 2} + \frac{1}{b^3 + 2} + \frac{1}{c^3 + 2} \\ & \geq \frac{9}{(a^3 + 2) + (b^3 + 2) + (c^3 + 2)} \end{aligned}$$

$$= \frac{9}{a^3 + b^3 + c^3 + 6} = \frac{9}{3 + 6} = 1.$$

$$\text{故 } \frac{1}{a^2 + a + 1} + \frac{1}{b^2 + b + 1} + \frac{1}{c^2 + c + 1} \geq 1.$$

证法 2 由柯西不等式得

$$\begin{aligned} & \frac{1}{a^2 + a + 1} + \frac{1}{b^2 + b + 1} + \frac{1}{c^2 + c + 1} \\ & \geq \frac{9}{(a^2 + a + 1) + (b^2 + b + 1) + (c^2 + c + 1)} \\ & = \frac{9}{(a^2 + b^2 + c^2) + (a + b + c) + 3}. \end{aligned}$$

又由幂平均不等式得

$$\left(\frac{a^2 + b^2 + c^2}{3}\right)^{\frac{1}{2}} \leq \left(\frac{a^3 + b^3 + c^3}{3}\right)^{\frac{1}{3}} = 1,$$

即 $a^2 + b^2 + c^2 \leq 3$.

$$\text{类似地, 由 } \frac{a+b+c}{3} \leq \left(\frac{a^3 + b^3 + c^3}{3}\right)^{\frac{1}{3}} = 1,$$

得 $a + b + c \leq 3$. 则

$$\frac{9}{(a^2 + b^2 + c^2) + (a + b + c) + 3}$$

$$\geq \frac{9}{3 + 3 + 3} = 1.$$

$$\text{故 } \frac{1}{a^2 + a + 1} + \frac{1}{b^2 + b + 1} + \frac{1}{c^2 + c + 1} \geq 1.$$

证法 3 设 $f(x) = \frac{1}{x^2 + x + 1}$ ($x > 0$). 则

$$f'(x) = -\frac{2x + 1}{(x^2 + x + 1)^2},$$

$$f''(x) = \frac{6x(x + 1)}{(x^2 + x + 1)^3} > 0.$$

因此, $f(x)$ 为凸函数.

由琴生不等式得

$$\begin{aligned} & \frac{1}{a^2 + a + 1} + \frac{1}{b^2 + b + 1} + \frac{1}{c^2 + c + 1} \\ & \geq \frac{3}{\left(\frac{a+b+c}{3}\right)^2 + \left(\frac{a+b+c}{3}\right) + 1}. \end{aligned}$$

再由幂平均不等式得

$$\frac{a+b+c}{3} \leq \left(\frac{a^3 + b^3 + c^3}{3}\right)^{\frac{1}{3}} = 1.$$

$$\begin{aligned} & \text{则 } \frac{3}{\left(\frac{a+b+c}{3}\right)^2 + \left(\frac{a+b+c}{3}\right) + 1} \\ & \geq \frac{3}{1 + 1 + 1} = 1. \end{aligned}$$

$$\text{故 } \frac{1}{a^2 + a + 1} + \frac{1}{b^2 + b + 1} + \frac{1}{c^2 + c + 1} \geq 1.$$

7. 不妨设 $a \leq b$.

由 $a^2 + b^2 > b^2 - a^2 = (b-a)(b+a)$, 得 $q \geq b - a$.

又由 $a^2 + b^2 \geq a^2 + ab = a(a+b)$, 得 $q \geq a$.

又由带余除法的性质有

$$0 \leq r < a+b.$$

$$\text{故 } 0 \leq r < a+b = a+a+(b-a) \leq 3q.$$

由 $q^2 + r = 2010$, 得

$$q^2 \leq 2010 < q^2 + 3q.$$

此不等式的正整数解只有 $q=44$, 此时,
 $r=74$.

则 $a^2+b^2=44(a+b)+74$,
 $(a-22)^2+(b-22)^2=74+2\times22^2=1\,042$.
 记 $x=\min\{|a-22|,|b-22|\}$,
 $y=\max\{|a-22|,|b-22|\}$.
 则 $x^2+y^2=1\,042\equiv 2 \pmod{8}$.

故 x,y 均为正奇数.

由 $x^2\leqslant y^2$, 得
 $y^2\leqslant x^2+y^2=1\,042\leqslant 2y^2$,

即 $23\leqslant y\leqslant 32$.

于是, y 的可能值只有 $23, 25, 27, 29, 31$,
 共五个.

当 $y=23, 25, 27, 29$ 时, $x^2=513, 417$,
 $313, 201$, 均无正整数解.

当 $y=31$ 时, $x^2=81\Rightarrow x=9$.

于是, $\begin{cases} |a-22|=31, \\ |b-22|=9 \end{cases}$ 无解;

$\begin{cases} |a-22|=9, \\ |b-22|=31 \end{cases}$ 的正整数解为

$$(a, b) = (13, 53), (31, 53).$$

经检验, 当 $(a, b) = (13, 53)$ 时, 与 $74=r < a+b=66$ 矛盾;

当 $(a, b) = (31, 53)$ 时,
 $a^2+b^2=3\,770=44\times84+74$,

满足条件.

综上, 只有一组解

$$(a, b, q, r) = (31, 53, 44, 74).$$

此时, $ab=31\times53=1\,643$.

8. (1) 时间轨道共有 2 009 个站台, 且不超过 2 009 的 2 的正整数次幂为

2、4、8、16、32、64、128、256、512、1 024.

由规则知

(i) ① $5k+1 (k=1, 2, 3)$

$\xrightarrow{3-k \text{ 次}} 16 \rightarrow 14 = 5 \times 2 + 4$;

② $5k+1 (k=4, 5, \dots, 51)$

$\xrightarrow{51-k \text{ 次}} 256 \rightarrow 254 = 5 \times 50 + 4$;

③ $5k+1 (k=52, 53, \dots, 401)$

$\xrightarrow{401-k \text{ 次}} 2\,006 \rightarrow 2$.

(ii) ① $2 \rightarrow 2\,009 \rightarrow 5$;

② $5k+2 (k=1, 2, \dots, 6)$

$\xrightarrow{6-k \text{ 次}} 32 \rightarrow 30 = 5 \times 6$;

③ $5k+2 (k=7, 8, \dots, 102)$

$\xrightarrow{102-k \text{ 次}} 512 \rightarrow 510 = 5 \times 102$;

④ $5k+2 (k=103, 104, \dots, 401)$

$\xrightarrow{401-k \text{ 次}} 2\,007 \rightarrow 3$.

(iii) ① $3 \rightarrow 8 \rightarrow 6 = 5 + 1$;

② $5k+3 (k=1, 2, \dots, 25)$

$\xrightarrow{25-k \text{ 次}} 128 \rightarrow 126 = 5 \times 25 + 1$;

③ $5k+3 (k=26, 27, \dots, 401)$

$\xrightarrow{401-k \text{ 次}} 2\,008 \rightarrow 4$.

(iv) ① $4 \rightarrow 2 \rightarrow 2\,009 \rightarrow 5$;

② $5k+4 (k=1, 2, \dots, 12)$

$\xrightarrow{12-k \text{ 次}} 64 \rightarrow 62 = 5 \times 12 + 2$;

③ $5k+4 (k=13, 14, \dots, 204)$

$\xrightarrow{204-k \text{ 次}} 1\,024 \rightarrow 1\,022 = 5 \times 204 + 2$;

④ $5k+4 (k=205, 206, \dots, 401)$

$\xrightarrow{401-k \text{ 次}} 2\,009 \rightarrow 5$.

(v) $5k (k=1, 2, \dots, 401)$

$\xrightarrow{401-k \text{ 次}} 2\,005 \rightarrow 1$.

设乘客指定站台号为 $a (1 < a \leqslant 2\,009)$.

由(i) ~ (v), 知无论 a 为何数, 均能使机器回到现在.

(2) 记第 2 009 站台到第 1 站台这段轨道为 A .

设机器经过 A 的次数为 s , 共停靠 t 站, 其中, 停靠在 2 的正整数次幂号的站台有 v 次, 其余站台为 u 次. 则

$$2\,009s+1=a+5(u-1)-2v \\ =a+5t-5-7v.$$

$$\text{故 } t=\frac{2\,009s+7v-a+6}{5}.$$

下面证明：机器不会在同一站台停靠两次。

否则，机器所停靠的站台序列构成循环。其结果是永远不能在第一站台停靠（与(1)矛盾），或在第一个循环段就已停靠过第一站台，从而停止，不会构成循环，矛盾。

所以， $v \leq 10$ 。

考虑机器每次经过A后最先停靠的站台号，其包含在{1, 2, 3, 4, 5}中。

注意到，

$$3 \rightarrow 8 \rightarrow 6 \xrightarrow{2 \text{ 次}} 16 \rightarrow 14 \xrightarrow{10 \text{ 次}} 64 \rightarrow 62 \\ \xrightarrow{90 \text{ 次}} 512 \rightarrow 510 \xrightarrow{299 \text{ 次}} 2005 \rightarrow 1,$$

$$4 \rightarrow 2 \rightarrow 2009 \rightarrow 5 \xrightarrow{400 \text{ 次}} 2005 \rightarrow 1.$$

故甲在第3站台停靠过，或在第4、2、5站台停靠过，二者不能均停靠过。

从而， $s \leq 2$ 。

若 $s = 1$ ，则 $t \leq \frac{2009 + 70 - 0 + 6}{5} = 417$.

若 $s = 2$ ，则第二圈为

$$3 \xrightarrow{407 \text{ 次}} 1, \text{ 或 } 2 \xrightarrow{403 \text{ 次}} 1, \text{ 或 } 4 \xrightarrow{404 \text{ 次}} 1.$$

下面利用(1)中(i)~(v)将第一圈从3或2、4逆推回去：

$$3 \leftarrow 2007 \xleftarrow{197 \text{ 次}} 1022 \leftarrow 1024 \xleftarrow{154 \text{ 次}} \\ 254 \leftarrow 256 \xleftarrow{26 \text{ 次}} 126 \leftarrow 128 \xleftarrow{23 \text{ 次}} 13, \\ 2 \leftarrow 2006 \xleftarrow{349 \text{ 次}} 261, \\ 4 \leftarrow 2008 \xleftarrow{375 \text{ 次}} 133.$$

综上，若 $a = 13$ ，则 $v = 7, t = 812$ ；

若 $a = 261$ ，则 $v = 1, t = 754$ ；

若 $a = 133$ ，则 $v = 2, a = 781$ 。

所以，机器最多能停靠812个站台。